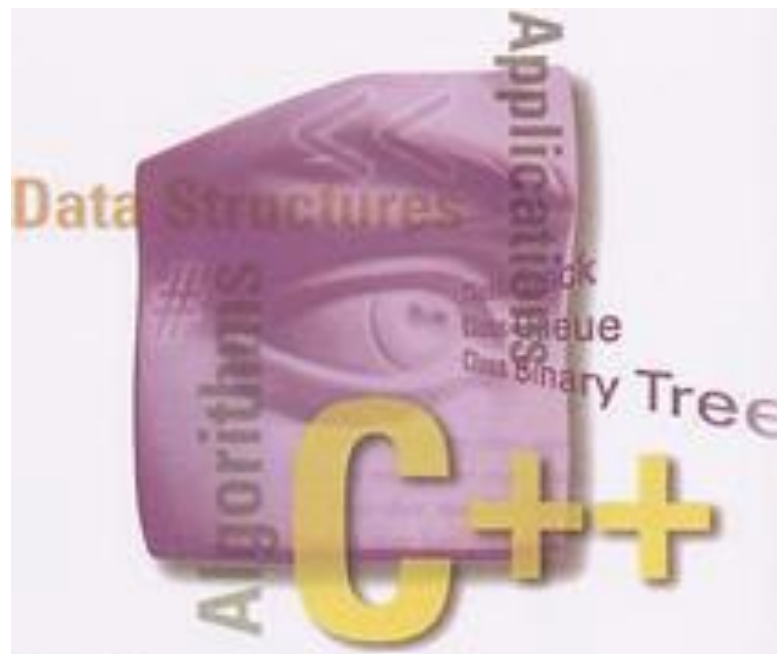


資料結構(Data Structures)

Course 3: Array (陣列)

授課教師: 陳士杰

國立聯合大學 資訊管理學系





Outlines

本章重點

- ❖ Array的定義
- ❖ Array中元素儲存位置的計算
- ❖ 多項式的表示
- ❖ Sparse Matrix的表示
- ❖ 特殊矩陣之儲存位置計算
 - 上、下三角矩陣
 - 對稱矩陣



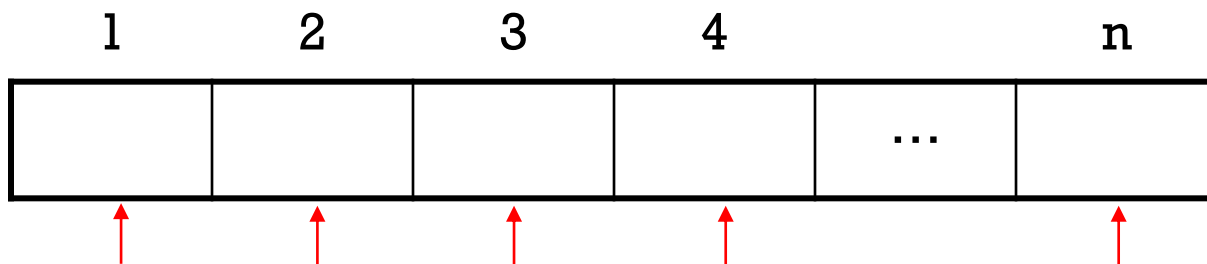
Array

Def:

- ❖ 為表示**有序串列**之一種方式
- ❖ 其佔用**連續性的記憶體空間**
- ❖ 各元素型態皆需**相同** (一致)
- ❖ 支援**Sequential**及**Random Access**
- ❖ **插入、刪除**元素較為麻煩
 - ∴需**挪移其它元素**
 - ∴不易動態增刪空間大小
 - $\text{Time} = O(n)$

✪ 以插入一元素為例。

需挪動的格數:



所欲插入的位置:

$$\begin{aligned}\therefore \text{平均挪移次數} &= (n + (n-1) + \dots + 1) / n = n(n-1) / 2 \times 1/n \\ &= (n+1) / 2 = \mathbf{O(n)}\end{aligned}$$



■ Array 中元素儲存位置的計算

- ⊕ 一維陣列
- ⊕ 二維陣列
- ⊕ 三維陣列
- ⊕ N維陣列



一維陣列

宣告方式 1:

- $A[1 \dots n]$ 表示有 n 格元素 (有些書表示為 $A[1:n]$)
- 假設:
 - l_0 表示Array的起始位址
 - d 表示元素大小

$$\Rightarrow A[i] \text{ 的 location} = l_0 + (i-1) \times d$$

宣告方式 2: (一般化宣告, 起始位址不一定為 1)

- $A[l \dots u]$ 表示有 $u-l+1$ 格元素(有些書表示為 $A[l:u]$)
- 假設:
 - l_0 表示Array的起始位址
 - d 表示元素大小

$$\Rightarrow A[i] \text{ 的 location} = l_0 + (i-l) \times d$$



※範例練習※

⊙ 有一陣列 $A[0:100]$ ，起始位置 $A[0] = 100$ ， $d=2$ ，則 $A[16] = ?$

⊠ Ans: 132

⊙ 有一陣列 $A[-3:10]$ ，起始位置 $A[-3] = 100$ ， $d=1$ ，則 $A[5] = ?$

⊠ Ans: 108



二維陣列

宣告方式 1: $A[1:m, 1:n]$ of data

有 m 列 (Row), n 行 (Column), $m \times n$ 格

假設:

l_0 : 起始位址

d : 元素大小

	1	2	...	n
1				
2			$A[2, 2]$	
...				
m				

$A[m, 1]$

二維陣列儲存在主記憶體中的方式有兩種：

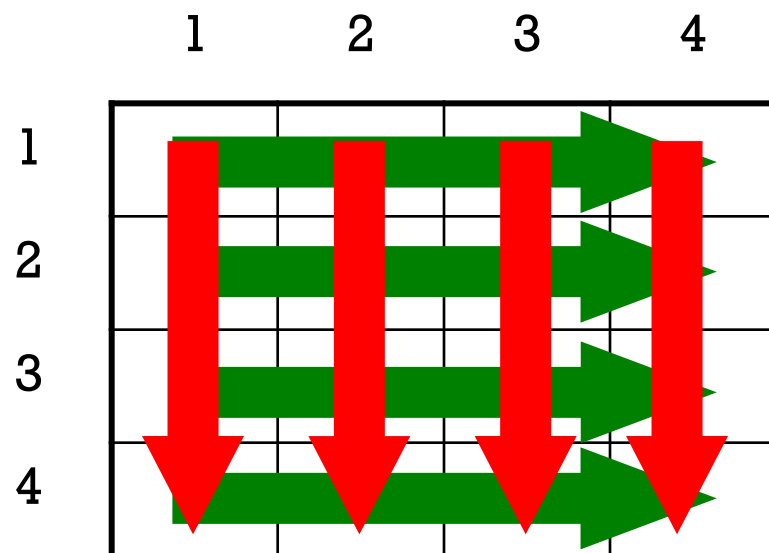
❖ Row-major

❖ Column-major

Row-major

M. M.

Col-major

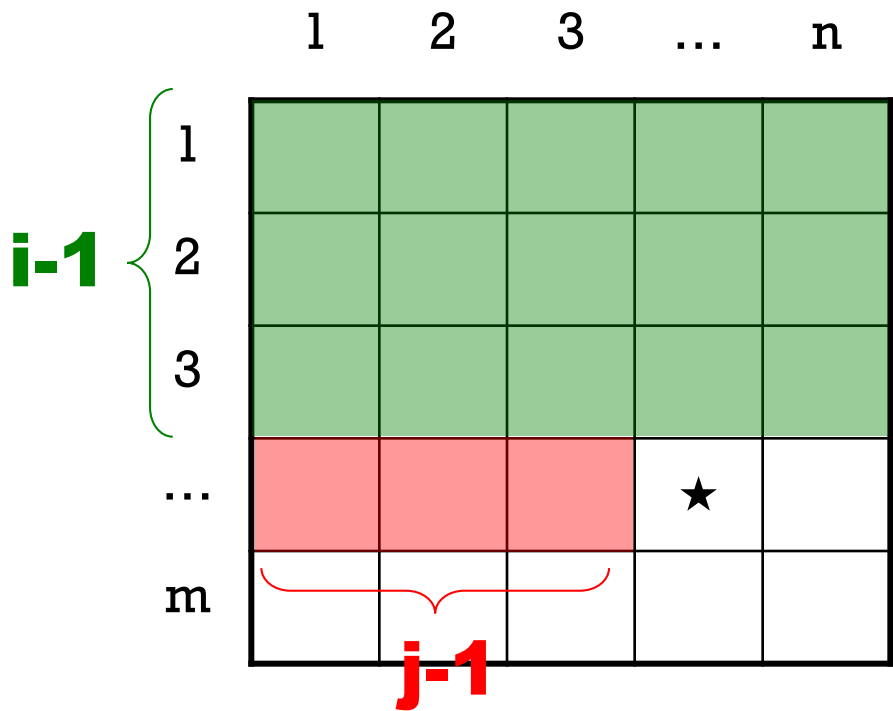




求 $A[i, j]$ 之 location

Row-Major:

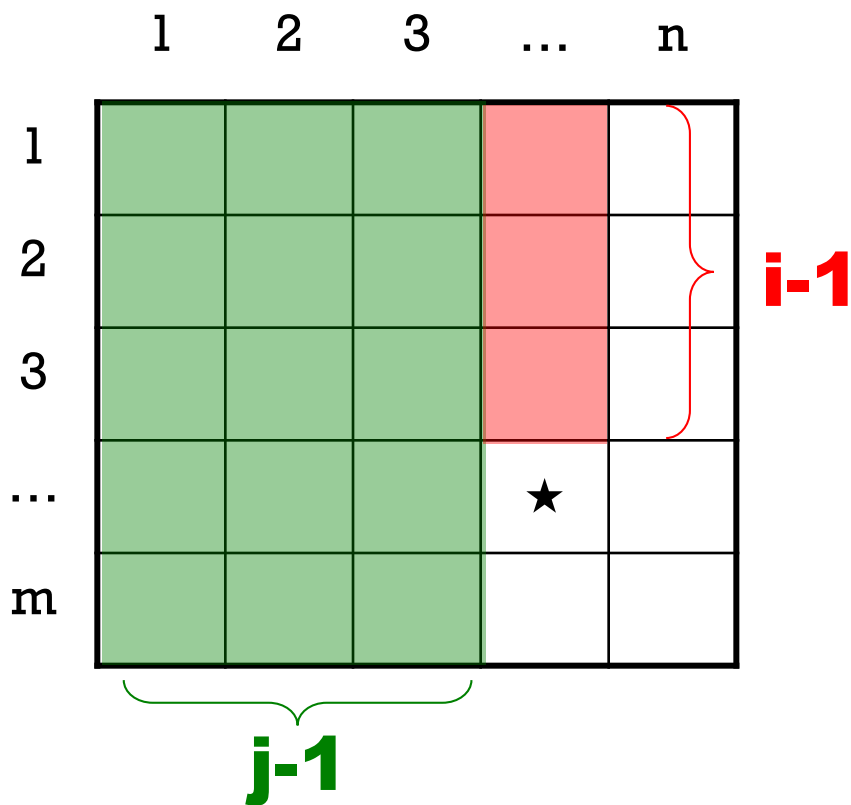
$$A[i, j] = l_0 + [\quad] \times d$$





Column-Major:

$$A[i, j] = l_0 + [\quad] \times d$$



❁ 宣告方式 2: $A[l_1:u_1, l_2:u_2]$ of data

❁ 有 u_1-l_1+1 列 (Row), u_2-l_2+1 行 (Column)

❁ Row-Major:

$$A[i, j] = l_0 + [(i-l_1) \times (u_2-l_2+1) + (j-l_2)] \times d$$

❁ Column-Major:

$$A[i, j] = l_0 + [(i-l_1) + (j-l_2) \times (u_1-l_1+1)] \times d$$



■ 二維陣列所探討的4個議題

- ✚ 給予所有宣告, 求 $A[i, j]$ 之location
- ✚ 給予兩個已知位置, 求 $A[i, j]$ 之location
 - ✚ 須自行判斷出Row或Column-major
- ✚ 給予兩個已知位置, 但判斷出Row或Column-major皆有可能, 求 $A[i, j]$ 之location
- ✚ 給予三個已知位置量, 求 $A[i, j]$ 之location



❁ 議題1: 給予所有宣告, 求 $A[i, j]$ 之location

❁ 例: $A[-4:3, -3:2]$, 元素大小為 1, $l_0 = 100$, 採Row-major儲存, 求 $A[1, 1]$ 之location.

Sol:

∵ 有 8 列, 有 6 行

$$\begin{aligned}\therefore A[1,1] &= l_0 + [(1-(-4)) \times 6 + (1-(-3))] \times 1 \\ &= 100 + [30+4] \times 1 \\ &= 134\end{aligned}$$



※範例練習※

✿ 有一陣列 $A[-100:1, 1:100]$, 起始位置為100, $d=4$, 為Row-Major儲存, 則 $A[1, 12] = ?$

✦ Ans: 40544

✿ 有一陣列 $A[5:10, -10:20]$, 起始位置為100, $d=4$, 為Row-Major儲存, 則 $A[5, -5] = ?$

✦ Ans: 160



議題2: 給予兩個已知位置, 求A[i, j]之location

- 須自行判斷出Row或Column-major
- 例: 若A[3,2]之location為1110, A[2,3]之location為 1115, 元素大小為 1, 求 A[1, 4], A[5, 4]之location.

Sol:

- 先判斷是Row-major或是Column-major

$$A[3, 2] = 1110$$

V **^** **^**

$$A[2, 3] = 1115$$

- A[3,2]與A[2,3]代入公式, 求解 l_0 與列數m

$$A[i, j] = l_0 + [(i-1) + (j-1) \times m] \times d$$

- 求解出A[1, 4] = 1120, A[5, 4] = 1124



※範例練習※

- Assume in a byte machine. A is an array declared as $A[-1:m, 2:n]$ and each element occupied 3 bytes. The address of $A[3,5]$ is at 180 and $A[5,3]$ is at 138. Find the address of the element $A[-1,2]$.

Ans: 96

❖ 議題3: 給予兩個已知位置, 但判斷出Row或Column-major皆有可能, 求 $A[i, j]$ 之location.

❖ 算出的結果可能有以下兩種情況:

● 1合, 1不合! (即: 可判斷出是哪一個major)

● 兩者皆合! (兩個major的結果都要算)

❖ 例: 若 $A[3,3]$ 之location為121, $A[6,4]$ 之location為159, 元素大小為 1, 求 $A[4, 5]$ 之location.

Sol:

$$A[3, 3] = 121$$

^^ ^

$$A[6, 4] = 159$$



1) 先算Row-Major:

✦ 將A[3,3]與A[6,4]代入以下公式, 求解 l_0 與行數n:

$$A[i, j] = l_0 + [(i-1) \times n + (j-1)] \times d$$

⇒ 得: $n = 37/3$ (\because 非整數, \therefore 不是Row-Major)

2) 算Column-Major:

✦ 將A[3,3]與A[6,4]代入以下公式, 求解 l_0 與列數m:

$$A[i, j] = l_0 + [(i-1) + (j-1) \times m] \times d$$

⇒ 得: $m = 35, l_0 = 49$ (\because 皆為整數, \therefore 是Column-Major)

⇒ 得: $A[4, 5] = 192$.



❁ 議題4: 給予三個已知位置, 求 $A[i, j]$ 之location.

- ❁ 一定要假設元素大小 d (此時的元素大小不一定為 1)
- ❁ 當判斷出是Row-major或是Column-major時:
 - Row-major: 起始位置 l_0, n, d
 - Column-major: 起始位置 l_0, m, d
- ❁ 例: $A(1, 1)$ 之address為2, $A(2, 3)$ 為18, $A(3, 2)$ 為28, 求 $A(4, 5)$ 之Location?

Sol:

- ❁ 由 $A(2, 3)$ 與 $A(3, 2)$ 及其兩個位置, 可以判斷出是Row-major (不要用 $A(1, 1)$ 和另兩者之一比, 會不好判斷!!)
- ❁ 此時, 假設元素大小為 d , 行數為 n



❖ $A(2, 3) = A(1, 1) + [(2-1) \times n + (3-1)] \times d$

$\Rightarrow 18 = 2 + nd + 2d \dots\dots\dots \textcircled{1}$

❖ $A(3, 2) = A(1, 1) + [(3-1) \times n + (2-1)] \times d$

$\Rightarrow 28 = 2 + 2nd + d \dots\dots\dots \textcircled{2}$

❖ 因此, $\textcircled{1} \times 2 - \textcircled{2} \Rightarrow 8 = 2 + 3d, \therefore \underline{d = 2}$ 。

❖ 再將 d 代回公式 $\textcircled{1}$, 可得 $18 = 2 + 2n + 4, \therefore \underline{n = 6}$ 。

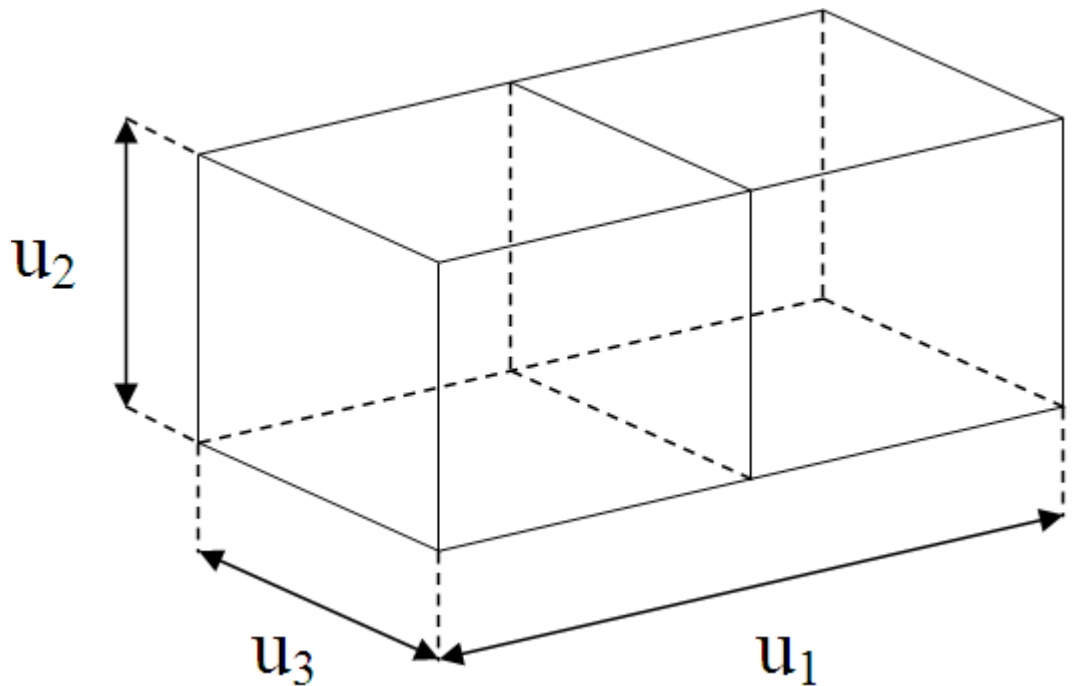
❖ $\therefore A(4, 5) = A(1, 1) + [(4-1) \times 6 + (5-1)] \times 2 = \textcolor{red}{46}$ 。

■ 三維陣列

- 從二維陣列起，不論是幾維陣列，在Computer中的陣列儲存於主記憶體的方式只有兩種：

- Row-major
- Column-major

- 三維陣列示意圖：



❁ 宣告: $A[1:u_1, 1:u_2, 1:u_3]$, 起始位址為: l_0 , 元素大小: d

❁ 在Row-major下, $A[i, j, k]$ 之location為何?

$$A[i, j, k] = l_0 + [(i-1) \times u_2 u_3 + (j-1) \times u_3 + (k-1)] \times d$$

(有 u_1 個二維陣列, 每一個二維陣列皆是 $u_2 \times u_3$ 這麼大)

❁ 在Column-major下, $A[i, j, k]$ 之location為何?

$$A[i, j, k] = l_0 + [(i-1) + (j-1) \times u_1 + (k-1) \times u_2 u_1] \times d$$

(有 u_3 個二維陣列, 每一個二維陣列皆是 $u_2 \times u_1$ 這麼大)



一般化宣告: $A[l_1:u_1, l_2:u_2, l_3:u_3]$

在Row-major下, $A[i, j, k]$ 之location為何?

$$A[i, j, k] = l_0 + [(i-l_1) \times (u_2-l_2+1) \times (u_3-l_3+1) + (j-l_2) \times (u_3-l_3+1) + (k-l_3)] \times d$$

在Column-major下, $A[i, j, k]$ 之location為何?

$$A[i, j, k] = l_0 + [(i-l_1) + (j-l_2) \times (u_1-l_1+1) + (k-l_3) \times (u_2-l_2+1) \times (u_1-l_1+1)] \times d$$



※範例練習※

✿ 有一陣列 $A[-3:2, -2:3, 0:4]$ ，起始位置為 318, $d=1$ ，則分別求算在 Row-major 與 Column-major 下, $A[1, 3, 3]$ 之 location ?

✿ Ans: (Row-major) 466; (Column-major) 460



■ 多項式的表示方式

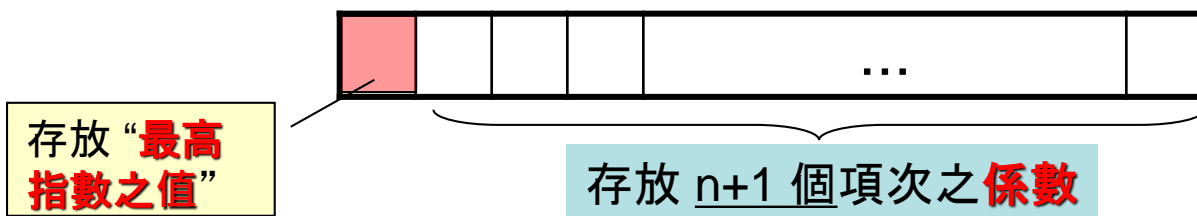
⊕ 方法：

- ⊕ 按照指數由高到低, 依序儲存係數
 - ⊕ 儲存非零項次的係數與指數
 - ⊕ 利用單向鏈結串列 (Single linked list)
- } 用陣列表示
- 用鏈結串列表示

方法一

- 按照指數由高到低，依序儲存係數。此表示方法僅適用於**一元多次**之多項式 (即：多項式中僅一種變數)。

- 作法：假設多項式中的最高指數為 n ，表示最多會有 $n+1$ 項次，則準備一個 **size 為 $n+2$ 的一維陣列**。



- 例：多項式 $f(x) = 5x^4 + 8x^3 + 2x^2 + 6$ ，則：

4	5	8	2	0	6
---	---	---	---	---	---

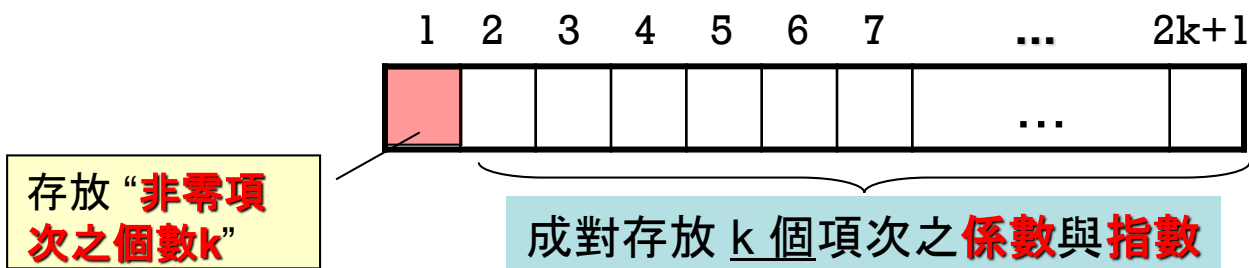
- 缺點：當指數很大，且零項次極多時不適用。(∵太浪費空間)
- 例： $3x^{100} + 6 \Rightarrow$ 需準備 102 個儲存格，實際有用僅 3 格，浪費 99 格用於填 0



方法二

● 儲存非零項次的係數與指數。

- 作法：假設在多項式中，有 k 個非零項次，則需準備一個size為 $2k+1$ 的一維陣列。



- 例： $3x^{100}+6 \Rightarrow$ 準備一個size為 $2 \times 2 + 1 = 5$ 的一維陣列來存放。



- 缺點：不適用於非零項次極多的多項式，否則此法所使用的儲存空間大約是方法一的兩倍。



■ 稀疏矩陣 (Sparse Matrix) 的表示方式

✚ Def: 非零元素個數極少的矩陣

	1	2	3	4	5	6
1	15	0	0	22	0	15
2	0	11	3	0	0	0
3	0	0	0	6	0	0
4	0	0	0	0	0	0
5	91	0	0	0	0	0
6	0	0	28	0	0	0

✚ 表示方式:

✚ 利用一個 $m \times n$ 的二維陣列，一一對應矩陣之資料並儲存之。

● 缺點: 極浪費空間 (如上例, 存了一堆零!!)

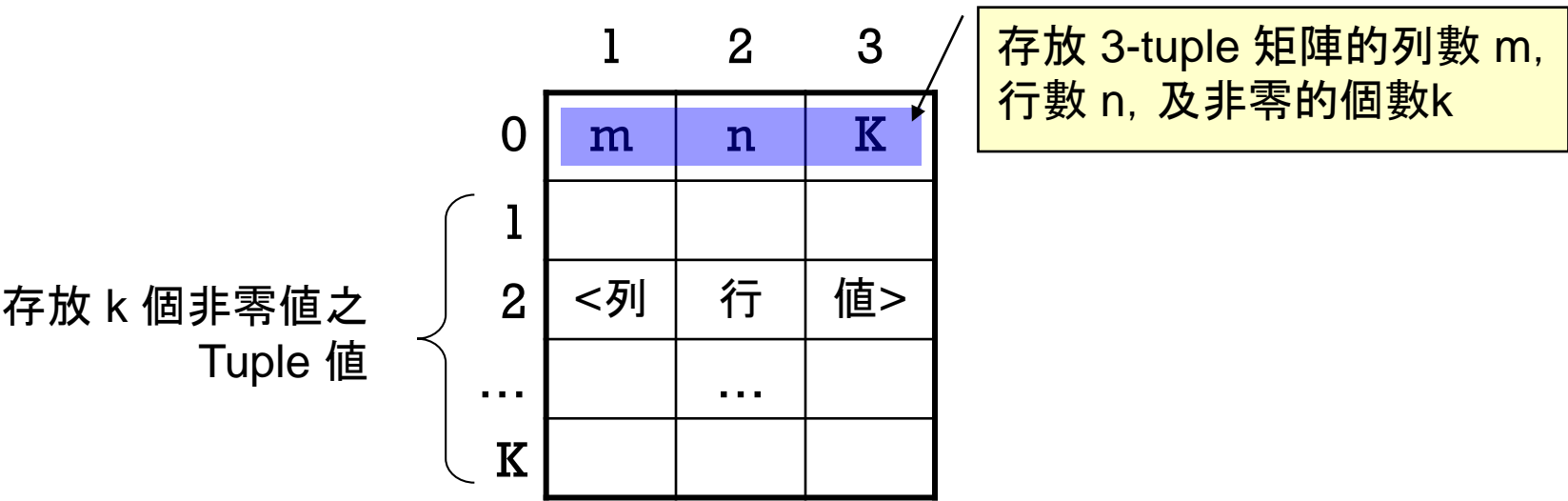
✚ 利用 3-tuple 來儲存非零元素。



利用 3-tuple 來儲存非零元素

3-tuple結構：以 $\langle \text{列}, \text{行}, \text{值} \rangle$ 來表示一個非零元素。

❏ 假設 $m \times n$ 的稀疏矩陣，有 k 個非零元素，則準備一個size為 $(k+1) \times 3$ 的二維陣列。



❏ 以Row-major方式依序存放資料



✦ 請將前述之稀疏矩陣以3-tuple存放。

Ans:

- 前述之稀疏矩陣大小為 6×6 ，其中有8個非零元素。故需準備一個size為 $(8+1) \times 3$ 的二維陣列如下：

	1	2	3
0	6	6	8
1	1	1	15
2	1	4	22
3	1	6	15
4	2	2	11
5	2	3	3
6	3	4	6
7	5	1	91
8	6	3	28



■ 特殊矩陣的元素儲存位置計算

- ⊙ 上、下三角矩陣 (Upper, Lower Triangular Matrix)
- ⊙ 對稱矩陣 (Symmetric Matrix)



下三角矩陣 (Lower Triangular Matrix)

Def:

- 為一個 $n \times n$ 矩陣，其對角線以上的元素均為零
- 為一個 $n \times n$ 矩陣，其中元素 $a_{ij} = 0$, if $i < j$

$$\begin{array}{c} 1 \\ 2 \\ 3 \\ : \\ : \\ n \end{array} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & \cdots & \cdots & n \\ \times & & & & & \\ \times & \times & & & 0 & \\ \times & \times & \times & & & \\ \times & \times & \times & \times & & \\ \times & \times & \times & \times & \times & \\ \times & \times & \times & \times & \times & \times \end{bmatrix}$$

- (非零) 元素個數: $\underline{n(n+1)/2} \Rightarrow \because 1+2+3+\dots+n = n(n+1)/2$ (以列來算)
- 零元素個數: $\underline{n^2 - n(n+1)/2}$

欲將下三角矩陣存放到一維陣列 B:

此一維陣列的Size應為： $\frac{n(n+1)}{2}$

存放方式：

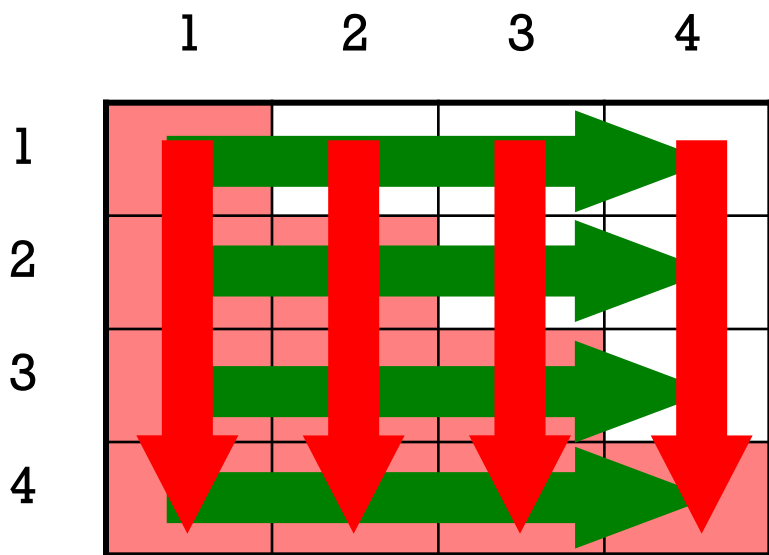
● Row-major

● Column-major

Row-major

B[k]

Col-major



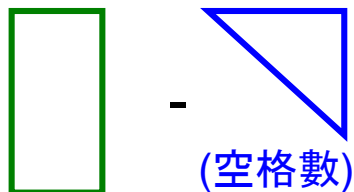


❏ 公式求法 1:

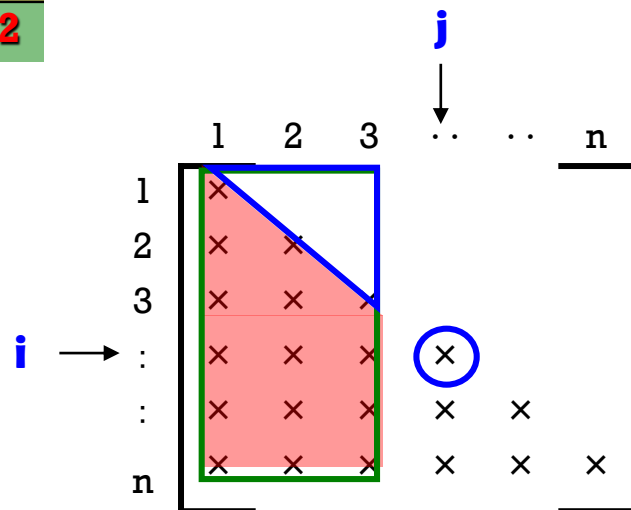
行數	1	2	3	...	j-1
元素個數	n	n-1	n-2	...	n-(j-1)+1 = n-j+2

$$\begin{aligned}
 k &= [(n-j+2)+n](j-1)/2 + (i-j+1) \\
 &= [(2n-j+2-2)(j-1)]/2 + i \\
 &= n(j-1) - j(j-1)/2 + i
 \end{aligned}$$

❏ 公式求法 2:



$$\begin{aligned}
 k &= \underline{\text{梯形}} + \underline{i - j + 1} \\
 &= [n(j-1) - (0+1+2+3+\dots+(j-2))] + [i - (j-1)] \\
 &= n(j-1) - (0+1+2+3+\dots+(j-2) + (j-1)) + i \\
 &= n(j-1) - j(j-1)/2 + i
 \end{aligned}$$





上三角矩陣 (Upper Triangular Matrix)

Def:

- 為一個 $n \times n$ 矩陣，其對角線以下的元素均為零
- 為一個 $n \times n$ 矩陣，其中元素 $a_{ij} = 0$, if $i > j$

$$\begin{array}{c} \begin{matrix} & 1 & 2 & 3 & \cdots & \cdots & n \end{matrix} \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ : \\ : \\ n \end{matrix} \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times & \times & \times \\ & & \times & \times & \times & \times \\ & & & \times & \times & \times \\ & & & & \times & \times \\ & & 0 & & & \times \end{bmatrix} \end{array}$$

(非零) 元素個數: $\underline{n(n+1)/2}$

$\Rightarrow \because 1+2+3+\dots+n = n(n+1)/2$ (以行來算)

欲將上三角矩陣存放到一維陣列 B:

此一維陣列的Size應為: $\frac{n(n+1)}{2}$

存放方式:

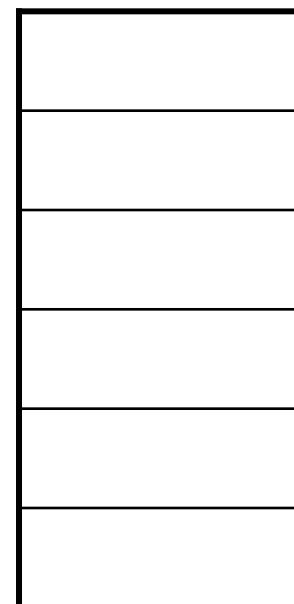
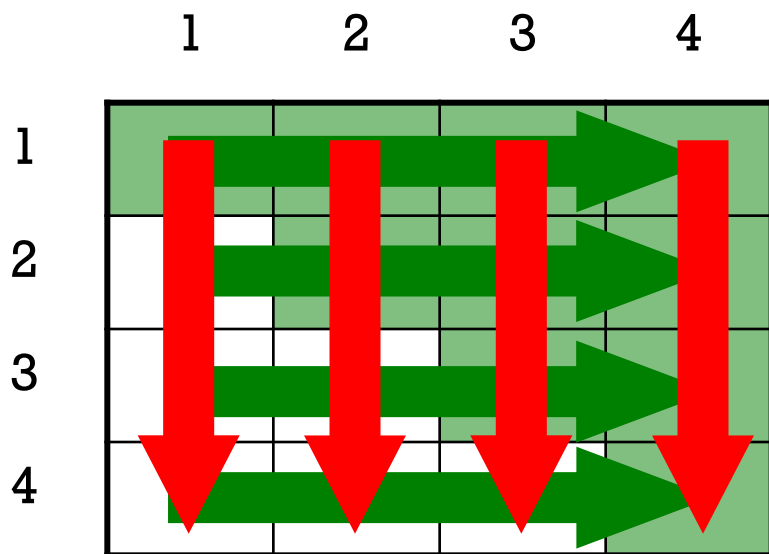
● Row-major

● Column-major

Row-major

B[k]

Col-major





上三角矩陣A的值 a_{ij} 欲存入一維陣列B[k]，k=?

Column-major

- 分析方法與下三角矩陣之Row-major公式相同，故其分析結果與下三角矩陣的Row-major公式類似，只是公式中的i與j互換。

前(j-1)行共有 ? 格元素 第j行上的第?格

$$k = (1+2+3+\dots+(j-1)) + \underline{\hspace{2cm} i \hspace{2cm}}$$
$$= j \times (j-1)/2 + i$$

	1	2	3	n
1	x	x	x	x	x	x
2		x	x	x	x	x
3			x	x	x	x
i				x	x	x
:					x	x
:						x
n						x

Row-major

- 分析方法與下三角矩陣之Column-major公式相同，故其分析結果與下三角矩陣的Column-major公式類似，只是公式中的i與j互換。

前(i-1)列共有 ? 格元素 第i列上的第?格

$$k = \underline{\hspace{2cm} \text{梯形} \hspace{2cm}} + \underline{\hspace{2cm} j - i + 1 \hspace{2cm}}$$
$$= n(i-1) - i(i-1)/2 + j$$



※範例練習※

例：有一個 $A_{100 \times 100}$ 的下三角矩陣，回答下列問題：

- 元素個數？
- $A[65, 60]$ 的資料以Row-major存入一維陣列B的第k格 (B的起始格為1)，則 $k = ?$
- $A[70, 50]$ 以Column-major存入B[k]中，則 $k = ?$

Ans: 5050, 2140, 3745



對稱矩陣 (Symmetric Matrix)

Def: 對稱矩陣為一個 $n \times n$ 的矩陣, 其 $a_{ij} = a_{ji}$

例:

	1	2	3
1	4	1	-5
2	1	7	2
3	-5	2	8

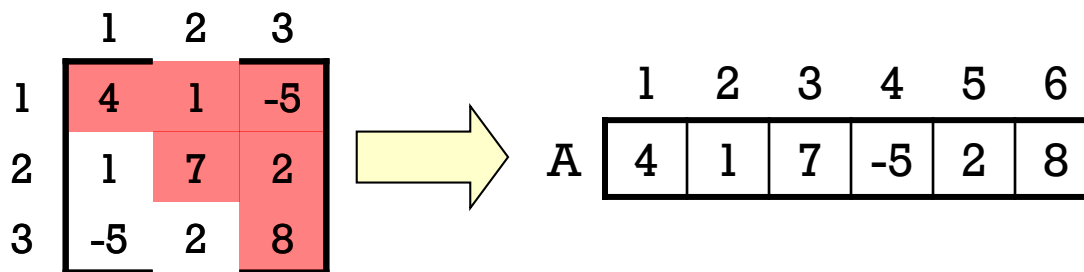
較節省的儲存方式: 只存上 (或下) 三角部份即可

所需空間: $n(n+1)/2$

- ✚ A symmetric matrix is stored with its upper-diagonal part column-wisely on a one dimensional array, i.e., a_{11} stored in $A(1)$; $a_{12}=a_{21}$ stored in $A(2)$; a_{22} in $A(3)$; $a_{31}=a_{13}$ in $A(4)$; $a_{23}=a_{32}$ in $A(5)$ and so on. Let a_{ij} be stored in $A(k)$. Write a single expression for k in terms of i and j . The MAX and MIN function can be used in the expression.

Ans:

✚ 題意：

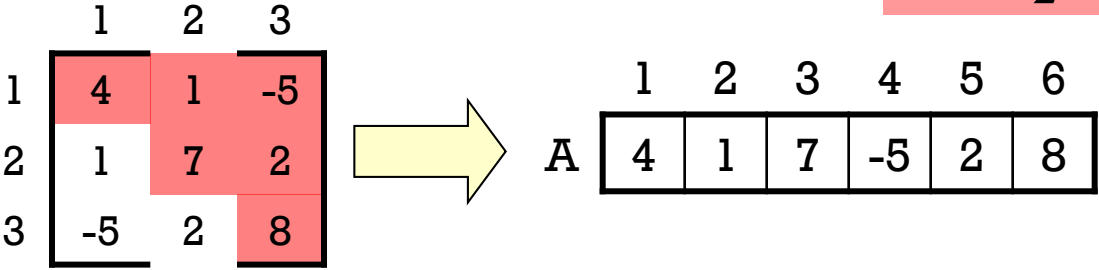


- ✚ 本題在儲存資料時僅使用Column-major。但是，我們是否可以設計出一個單一的表示式，可任意於對稱矩陣中指定一組 (i, j) 資料，將所指定的資料置於一維陣列 A 當中、合乎原題目要求之所在位置 k 。

❏ 如何將資料置於合乎原題意之一維陣列 A 之位置 k？

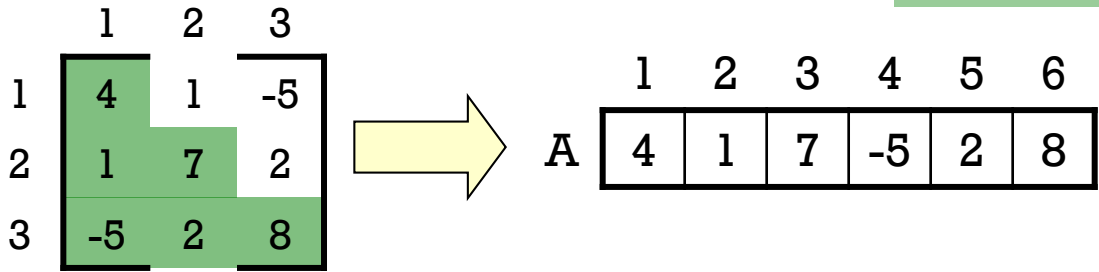
● 若資料 a_{ij} 位於上三角 (即: $i \leq j$)，則以Column-major的方式計算 k。

$$k = \frac{j \times (j-1)}{2} + i, \text{ if } i \leq j.$$



● 若資料 a_{ij} 位於下三角 (即: $i \geq j$)，則以Row-major的方式計算 k。

$$k = \frac{i \times (i-1)}{2} + j, \text{ if } i \geq j.$$

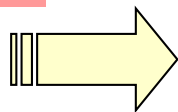


❏ 將前兩式合併成一個單一表示式：

- 根據兩式的 if 判斷式，可以發現不論是在上三角公式還是下三角公式，在除法的分子部份使用的都是 **i 與 j 當中最大那一項**；而加法後面的項目則是 **i 與 j 當中最小那一項**。因此，藉由MAX與MIN的運算我們可以將兩式合併成一個單一表示式。

$$k = \frac{j \times (j-1)}{2} + i, \text{ if } i \leq j.$$

+



$$k = \frac{\text{MAX}(i, j) \times (\text{MAX}(i, j) - 1)}{2} + \text{MIN}(i, j).$$

$$k = \frac{i \times (i-1)}{2} + j, \text{ if } i \geq j.$$

- 上述單一表示式可讓使用者從對稱矩陣中任挑一組資料(i, j)，放入到一維陣列A中，且其置放位址 k 可滿足原題意的要求。



補充

■ N維陣列

✿ 宣告: $A[1:u_1, 1:u_2, 1:u_3, \dots, 1:u_n]$, 起始位址為: l_0 , 元素大小: d

✦ 在Row-major下:

$$\begin{aligned} A[i_1, i_2, \dots, i_n] &= l_0 + \begin{bmatrix} (i_1 - 1) \times u_2 u_3 \dots u_n + \\ (i_2 - 1) \times u_3 u_4 \dots u_n + \\ (i_n - 1) \times 1 \end{bmatrix} \times d \\ &= l_0 + \left(\sum_{j=1}^n \left[(i_j - 1) \times \prod_{k=j+1}^n u_k \right] \right) \times d, \quad \text{且 } \prod_{k=n+1}^n u_k = 1 \end{aligned}$$

在Column-major下:

$$A[i_1, i_2, \dots, i_n] = I_0 + \begin{bmatrix} (i_1 - 1) \times u_{n-1} u_{n-2} \dots u_1 + \\ (i_2 - 1) \times u_{n-2} u_{n-3} \dots u_1 + \\ (i_n - 1) \times 1 \end{bmatrix} \times d$$
$$= I_0 + \left(\sum_{j=1}^n \left[(i_j - 1) \times \prod_{k=1}^{j-1} u_k \right] \right) \times d, \quad \text{且} \prod_{k=1}^0 u_k = 1$$



範例練習

✿ 有一陣列 $A[-2:7, -4:10, -2:1, -3:2, 1:10]$, 起始位置為 38, $d=8$, 則求算在Row-major下, $A[0, 8, 0, 1, 8]$ 之location ?

✦ Ans: 82014